⑩ 日本 国特許庁(JP)

⑩特許出願公開

# ⑫公開特許公報(A)

昭63-32075

Mint Cl.4

織別記号

庁内整理番号

❸公開 昭和63年(1988)2月10日

E 05 B 49/00 G 08 G 1/09 6637-2E 6821-5H

審査請求 未請求 発明の数 1 (全5頁)

❷発明の名称

通行制御システム

②特 順 昭61-174952

**会出** 顧 昭61(1986)7月25日

砂発 明 者 岩 井

游蝉

東京都千代田区丸の内2丁目2番3号 三菱電機株式会社

内

n出 願 人 三菱電機株式会社

東京都千代田区丸の内2丁目2番3号

四代 理 人 弁理士 大岩 增雄 外2名

明 和 曹

1. 発明の名称

通行間御システム

- 2. 特許請求の範囲
- (2) 上記通行制御裝置は、通行許可の条件として暗証番号の確認および気格コードの確認も含んで許可あるいは不許可の判定をすることを特徴とする特許請求の範囲第1項記載の通行制御システ

**.** 

- (3) 上記通行制御装置は、上記判定結果に基いて出入ロゲートを制御することを特徴とする特許 請求の範囲第1項または第2項記載の通行制御システム。
- (4) 上記通行制御装置は、上記ICカード内のIDコードを読取り、一定時間経過した後または一定の人数に達した後に中央制御装置に伝送することを特徴とする特許請求の範囲第1項ないし第3項のいずれかに記載の通行制御システム。
- 3. 発明の詳細な説明

(産業上の利用分野)

この発明は、複数にランク分けされた施設、例えば原子力発電所、空格施設、銀行等の計算センター等において特定区域へ出入する人の通行を規制するための通行制御システムに関するものである。

【従来の技術】

第5日は従来用いられている出入管理システムの構成例である。両因において、(51)はIDコー

#### 特別昭63-32075 (2)

ドが記憶されている磁気カードで、通常使用されているIDカード、(52)は、磁気カードリーダ(53)、テンキーと表示装置(57)、内部処理用CPU(54)、メモリ(55)、伝送装置(58)により構成される通行制御装置、(58)は鉄通行助御装置(52)を制御する中央制御装置、(59)は第6図に示すような個人情報等が配録されている補助メモリである。また、第6図は個人情報の一例を示し、(80)はIDコード、(61)は暗証番号、(82)は有効年月日、(83)は食格コード、(84)は氏名、(85)は会社名を示す。

次に動作について説明する。IDカード(51)を保持した人が通行間御装置(52)の磁気カードリーグ(53)へIDカード(51)を挿入すると、IDコードが読取られ、メモリ(55)に記憶される。このをきIDカードを保持した人は、自分の暗証番号をテンキー(57)からインプットすると、内部処理用CPU(54)はメモリ(55)に記憶しているIDコードと共に伝送装置(58)を介して中央制御装置(58)は送られて

後、通行チェックをしないで入城した場合等)で あった場合には十分な通行チェックとはならない。 さらに磁気カードは、偽造の心配や強い磁界 中に置かれると記憶内容が削減、変化してしまう という問題点があった。

この発明は、上記のような問題点を解消するためになされたもので、不正通行する人をより確実に防止することができるとともに、偽造される心配もなく、通行者の規則ができる通行制御システムを得ること目的とする。

### [問題点を解決するための手段]

【作用】

٠.

きたIDコードに基いて補助メモリ (59)に記憶されている個人情報 (81)~ (83)を中央処理装置内のメモリ (図示していない) にロードし、図示と母 (81)のではないないプログラムに従って暗証番号 (81)のの経路、有効年月日 (82)の確認、資格コード (83)のの経路等を行って及けるのチェック して新聞のの経路 (58)が行う。次いで、その結果 (52)へ伝送さいたりではない出入ロゲートを許可の情報が通行制設置 (52)へ伝送きいいはたり、鍵を解錠したりする。また、プザーを鳴らしたり、赤ランプを点線させたりする。

#### 【発明が解決しようとする問題点】

従来の出入管理システムは以上のように構成されていて、中央制御装置(58)が通行者の通行チェックを行っているので、通行者の通行時間がかかったり、中央処理装置が故障すると通行チェックができなくなる。また、通行者が前回どこに帰留していても通行が許可されてしまい、前回の通行が不正通行(例えば別の人が通行した

この発明における通行即御システムは、従来の個人情報の配性場所を中央制御装置の補助メモリから個人毎にもたせるIDカードとしてのICカード内配位メモリに移すことにより、個人が特別の出入口ゲートを通行しようとする毎に中央制御を置と交合することを必要とせず、自破置内の処理で通行条件のチェックが行い得る。

### [実施併] ·

以下、この免明の一定施例を図についてというの免明の一定施例を図についてというできます。 第1回において、(1) は1Dカード内のドウントクのになる1Cカード、(2) は1Cカードカーには10万円のドウントをでは、(57) は時での指示では、57) は時での指示では、57) は時での指示では、65) は特定を関するには、100 は 100 は

### 特開昭63-32075 (3)

ータ処理装置であり、これらによって通行制御装置(52)が構成されている。

また、第2回はICカード(1) を構成する内部 回路のプロックを示し、(11)はICカード内のメ モリに記憶する個人情報の一例で、その情報内に は、第3図に示すような、データメモり(55)内の 一部のメモリ(21)領域に記憶する資格コードとこ ·れに対応する区域のランク表(21a)、および荷域 コードとこれに対応する区域ランク表(21b) によ って定められる黄格コードと播放コードが与えら れる。例えば、黄格コード1は技迹する第4図に ボナランク区域A,B,C,Dに進行可能で、費 格コード2と3はモれぞれランク区域B,C,D とC、Dに通行可能であり、この資格コードは予 め与えられ、ICカード(1) に記憶されている。 また、増坡コードは、各通行制御装置により チェック及び書換えられるもので、通行制御裝置 (521) は潜越コードが3である場合に通行を許 可し、ゲート(31c) を閉き返却の際に構築コード 2 に曹換える。また、阿様に通行制御設置(52d)

する。 I C カードリーダライタ(2) は I C カード(1) の外部接点を通してメモリ内の個人情報(11)を読取る(但し、暗証番号は読取られない)。 その個人情報(11)はデータメモリ(55)内の一部の領域へ記憶する。

次に、変示器は、暗弦番号をキーインナキー(57)からになり、通行者はテンキーインナーのほからになり、ではないではないでは、アンカーがある。アンカーを表し、アンカーを表し

は潜域コード 2 である場合に通行を許可し、ゲート (31b) を開き I C カード (1) の返却の際に潜域コード 1 に審換える。他方、通行制御装置 (52e) は脅域コード 2 である場合に通行を許可し、ゲート (31c) を開き I C カード (1) の返却の際に脅域コード 3 に審換える。

第4 図は複数にランク分けした施設の模式的な一例を示すもので、(31e)、(31b)、(31c) は各区域の間にあって、通行するための出入ロゲート、(41a)、(41b)、(41c) は施設を特定なランク区域A、B、C、Dとして分類するための原葉、(52e) ~(52f) は出入ロゲート(31a) ~(31c) 付近に設けられた通行制御装置を示す。

今、I C カード(1) をもった人がランク区域 D から C へ入ろうとする場合を考える。このときのI C カード内部域コードは"0"とし、資格コードは"1"であるとする。

まず、通行者は通行制御装置(52)の表示器(4) に従って(表示は、カードを入れて下さい) I C カード(1) を I C カードリーグライタ(2) へ挿入

モリ(3) 内に記憶されたプログラムに従って通行 条件の確認をする。例えばIDカードの有効期限 は、OKか、貴格コードはOKか、得城コードは OKか等をチェックする。全ての条件が正しい場 合は、出入ゲート制御回路へ許可信号を送出し、 出入ロゲート(31a) のドアをオープンするか、あ るいは、出入ロゲートのドアの鍵を解錠して、 安 示器( ∉) へ通行者の入場を促すメッセージを表示 する。さらに、IDカードをデータメモリ(55)の 一領域に通行許可時間と共に記憶する。IDカー ド(1) は鬱坡コードを"0"から"1"へ、通行 記録として出入口番号(31a)と通行時間を記憶し てからICカードリーグライク(2) より放出す る。通行者は放出されたICカード(1)を取り出 レドアを開けて、ランクCへ入る。通行条件の チェックの中の1つでもNGの場合は、異常メッ セージを設示器(4) に表示したり、中央制御装置 (58)へ挙頼出力したりする。

通行条件の内費格コードと潜域コードは第3図の例のように予め通行制御装置(52)へ記録し、例

### 特開昭63~32075 (4)

えば(52a) の場合は遊校コード"0" として判定 するようにする。

不正強行の例として、不正な人が他人のカード
(1) を盗んで通行する(晩証番号は知っている)
とき、出入ロゲート(31a)のドアを不正に通行
(例えば、ドアが開いているとき、無早く入っ
た)したとしても、この不正な通行者の存が一ト
は "0"のままなので、次の出入ロケート
(31b)へ近ずいて、通行制御装置(52c)、あるいは
(52b)へIDカード(1)を挿入して通行おして
としても様域コードが"1"でないので異常を
としても様域コードが第1でないので異常を
としても様域コードが第1でないので
としても様域コードが第1でないので
としても様域コードが第1でないので
としても様域コードが第1でないので
というといるので、中央
のかが、ITVカメ
ので、空間によるには、不正

また、I Dコード等は一定時間、あるいは一定 人数に達したなら中央制御装置(58)へ伝送回路 (58)を通して送ることができる。

このようにこの実施例の通行制御製置(52)は中央制御装置(58)との伝送がなんらかの原因で不可

袋できる効果がある。

また、通行条件の 1 つに播放コードをチェック することによって、以前よりも確実に不正通行防 止をするシステムが得られる効果がある。

### 4 、図面の簡単な説明

図において

. .

- (1) はICカード、
- (52),(52a)~(52f) は近行制御裝置、
- (58) は伝送装置。
- (31a) ~(31c) は出入ロゲート、

になっても十分な遠行条件のチェックが行い得. 不可原因が除去された後、I D コード等を送出す ることができる。

なお、上記実施例ではICカードとして接触タイプの例を示したが、非接触タイプでも同様の効果が得られる。

また、本人確認の手段として暗証番号のみでチェックしているが、個人の身体的特徴として公表されている指紋、声紋、サイン、掌形、網膜サーンを予めICカードに登録して、通行部側を置に各々の想定回路を追加し、測定された各々の身体的特徴と予め登録された情報とを比較無合すればより確認な通行条件のチェックが行い得る。「毎期の効果」

以上のように、この発明によれば、個人情報を記憶できる十分な記憶容量を持つICカードをIDカードとして用いることにより、通行制御装置だけで通行条件のチェックが行えるので通行の処理時間が短縮でき、かつ中央制御装置は必要に応じて設備すれば及いので、システムが安価に構

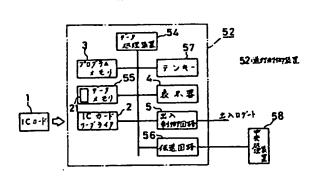
A~Dはランク区域。

なお、各図中、同一符号は同一又は相当部分を 示す。

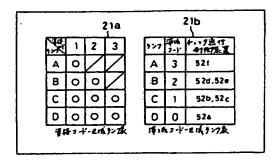
代理人 大岩岩岩

## 特開昭63-32075 (5)

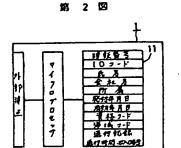
第3图

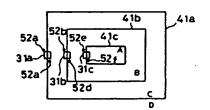


第1四



- 第 4 因





31a,31b,31c: エハロゲート 41a,41b,41c: 7早ゼ 52a — 52f: 並げが何及ま A ー D:ナン7を成る

第 5 西

